

(11)Publication number:

11-328040

(43)Date of publication of application: 30.11.1999

(51)Int.CI.

G06F 12/16 G06F 9/445

G06F 9/06 H04Q 7/36

(21)Application number: 10-131585

(71)Applicant: NEC SAITAMA LTD

(22)Date of filing:

14.05.1998

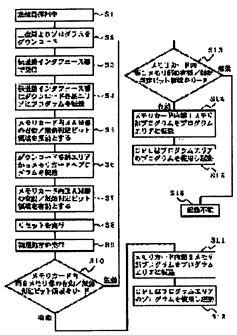
(72)Inventor: KURIHARA NOBUMASA

(54) MEMORY READOUT CONTROL METHOD AND PROGRAM READOUT CONTROL METHOD

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To realize a memory readout control method and a program storing method which continue a commercial operation even if a fault occurs during the time when a program is downloaded from a higher-order station to a mobile communication base station, which is in the middle of the commercial operation, to change the program.

SOLUTION: A dual memory is made of a first memory where a program before updata of a program to be downloaded is stored and a second memory where a program after updata is stored, and the second memory is first invalidated (S5) and is validated (S7) after updata (S6). Thereafter, reset and initialization are executed (S8 and S9), and the program after updata in the second memory is executed (S11 and S12) if the program is validated (S10). If it is left invalidated (S10) due to fault occurrences during update (S6), and it is checked whether the first memory is valid or not (S13). If the first memory is valid, the program before updata in the first memory is executed (S14 and S15).



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

14.05.1998

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

2984649

24.09.1999

[Number of appeal against examiner's decision

of rejection]
[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]
[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

(19)日本国特許庁 (J P)

(51) Int.CL°

G06F 12/16

觀別配号

310

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出額公別滑号

3 1 0 M

18 埼玉日本電気株式会社内

(74)代理人 弁理士 岩佐 義幸

特開平11-328040

(43)公開日 平成11年(1999)11月30日

	9/445 9/08	540	4 0		9/06			5 4 0 4 2 0	-				
H 0 4 Q	7/36		ŀ	104B	7/26	1 0 4 A							
					審査請求 有		新求	頃の数8	OL	(全	9 .	貞)	
(21)出顧器号	特顯平10-13158 5				(71)出職人 390010179 埼玉日本電気株式会社								
(22) 出版日	平成10年(1998) 5月14日				埼玉県児玉郎神川町大字元原字豊原300番 18								
				and other than the same of the	(72) 発明 行	き 栗原	立昌 東児玉都	神川町大:	字元原:	产费 罗	(300:	番	

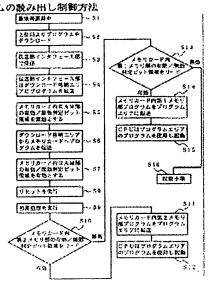
FΙ

G06F 12/18

(54) [発明の名称] メモリの読み出し制御方法およびプログラムの読み出し制御方法 (57) [要約] [単編集単本] - 51

[課題] プログラム を更新中に障害が発生すると動作 不能に陥る。

小脂に陥る。 【解決手段】 ダウンロードされるプログラム の更新前 プログラム を記憶する第1メモリと、更新後プログラム を記憶する第2メモリとでメモリを二重化しておき、第 2メモリのプログラム を更新するときは、先ず無効化し (多)、更新(S6)、便新(S6)、を1 (金)、リセットと初期処理を実行し(S8, S9)、有効 化されていれば(S10)、第2メモリ部内の更新後プログラム を実行する(S11, S12)。また、無効化 のままであれば(S10)、それは更新中(S6)に、 かを調べる(S13)。そして、有効なら第1メモリ部 内の更新前プログラム を実行する(S14, S15)。



【特許諸求の節用】

【請求項 1】更新前データを記憶する第1メモリと更新 後チータを記憶する第2メモリとで二重化されたメモリ の読み出し制御方法であ って、前記メモリのそれぞれに 更新が有効に行われたか否かを示す有効・無効判定ビッ ト領域を設けておき、更新時には当該メモリの前記有効 ・無効判定ピット領域を無効にした後に書き込み後に有 効に変更し、また前記二重化メモリの読み出し時には前 記第2メモリの有効・無効判定ビット領域が有効の場合 には前記第2メモリの更新後データ、無効の場合であ り、かつ前記第1メモリの有効・無効判定ビット領域が 有効なら前記第1メモリの更新前データを読み出し出力 とすることを特徴とするメモリの読み出し制御方法。 【詩求項 2】上位局から移動体通信基地局へダウンロー ドしたプログラム の読み出し制御方法であ って、前記移 動体通信基地局は更新前プログラム を記憶し有効・無効 判定ビット領域を有する第1メモリと更新後プログラム を記憶し有効・無効判定ビット領域を有する第2メモリ との二重化メモリを備えており、前記ダウンロードによ ってプログラム を更新するときは、前記第2メモリの有 効・無効判定ビット領域を無効にした後に前記第2メモ リにプログラム を転送して有効とし、リセットと初期処 理を実行後に前記第2メモリの有効・無効判定ビットを 読み出し、有効なら第2メモリのプログラム を読み出

トを読み出し、有効なら第1メモリのプログラム を読み出すことを特徴とするプログラム の読み出し制御方法。 【請求項 3】 前記第1メモリは更新されることがなく、 有効・無効制定ピット領域が常に有効であ ることを特徴 とする請求項 1記載のメモリの読み出し制御方法。 請求項 2記載のブログラム の読み出し制御方法。

し、また無効なら前記第1メモリの有効・無効判定ビッ

【請求項 4】 前記第1メモリは、前記第2メモリの1世代前の更新前データを記憶するように構成したことを特徴とする諸求項 1記載のメモリの読み出し制御方法または諸求項 2記載のプログラム の読み出し制御方法。

【請求項 5】前記第1メモリと前記第2メモリとは同一 メモリチップで実現したことを特徴とする請求項 1~請 求項 4のいずれかに記載のメモリの読み出し制御方法またはプログラム の読み出し制御方法。

(請求項 6) 前記プログラム は、ダウンロードプログラム を含むことを特徴とする請求項 2~請求項 5のいずれ

かに記載のプログラム の読み出し料御方法。 「請求項 7」前記プログラム は、公衆網とのインタフェースを持ち移動通信システム の中枢であ る上位局から転送され、移動通信端末との無線インタフェースを持つ基地局において実行されることを特徴とする請求項 5または請求項 6記載のプログラム の読み出し制御方法。 「請求項 8] 更新前プログラム を記憶する第1メモリと 更新後プログラム を記憶する第2メモリとで二重化されたメモリの読み出し制御プログラム であって、受信した

[発明の詳細な説明]

[0.0.0.1]

【発明の属する技術分野】本発明は、メモリの読み出し 制御方法、特に上位局から移動通信基地局にダウンロー ドされるプログラム を二重化メモリに記憶したときの、 更新後プログラム と更新前プログラム の読み出し制御方 法に関する。

[0002]

【従来の技術】従来、商用運転中の移動通信基地局の、基地局が動作するためのプログラム (以下、単にプログラム と記す)を変更する方法は図らに示すようなフローチャートに沿って行わより変更されたプログラム が転送されて変更されたプログラム は基地局内の伝送路インタフェース部で関すされている。 または (S23) され、伝送路インタフェース部は制御部内のダウンロード格納エリアにプログラム を託送する (S24)。 ダウンロード格納エリアからメモリカードに、変更されたプログラム は転送される (S25)。ここで選または (S25)。 にここで選または (S25)。 にここで選または (S25)。 にこれに対している。 はいの期処理が実行され (S27)、 抗いて起動用 ROMに書き込まれたプログラム により切りが実行され (S27)。 抗いて起動用 ROMに書き込まれたプログラム によりカードにきれたプログラム によりおりが実行され (S27)。 抗いて起動用でのMに書き込まれたプログラム により対した。 (S28) し、CP Uは変更されたプログラム により起動する (S29)。

【〇〇〇3】しかし、このような方法では、ダウンロード格納エリアに格納された変更されたプログラム をメモリカードに転送中(S25)に、何らかの要因により電源が瞬断又はリセットを行わないと復旧しない障害等が発生してしまった場合、リセットが実行(S25)され起動用ROMに書き込まれたプログラム により初期処理が実行される(S27)。 続いて起動用ROMに書き込まれたプログラム をプログラム 横域に転送(S28)し、CPUはこのプログラム により起動(S29)しようとする

が、基地局は起動することができない。その理由は、ダウンロード格納エリアに格納された変更されたプログラム をメモリカードに転送中(S25)にリセット(S25)が実行されたため、メモリカード内に格納されているプログラム が不正になっており、また図7に示すように、メモリカードのプログラム が格納されるメモリ部は一式のみたからである。

【0004】このような問題点を解消するものとして、特開平8-331278号公報に記載された「ダウンロード方法」が知られている。この方法は、「上位装置から電話回線を介してダウンロードされる制御プログラムの実行により受信し第2のメモリに格納さると共に、第2のメモリに格納された制御プログラムを実行してサービスを行う端末装置において、緊急サービス機能を有するプログラムを予め第3のメモリに格納し、受信され前記第2のメモリに格納された制御プログラムをチェック時異が異常となる場合は前記第3のメモリのガブログラムを実行することを特徴とするダウンロード方法。」である。

【0005】また、特開平9-325891号公報には、上位局からファイルダウンロードを実行し、更新された新しいファイルをSDMに格納し、その後、ダウンロード時刻フラグ・切替フラグを用い、ICカードにSDMに格納された更新後の新しいファイルを書き込むが、この場合、ICカードに更新前の古いファイルが書き込まれている状態で、装置にリセットが実行されると、ICカード内の更新前ファイルで装置が立ち上がるようにした制御プログラム 更新制御方法が記載されている。

[0006]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、上述した特闘平8-331278号公報の技術では、第2のメモリに格納された制御プログラム が異常な場合に、第2のメモリに代替する第3のメモリには、「「110」番通報や「119」番通報等、緊急かつ最低限の通話サービスを提供」(同公報0015)するプログラム しか格納されていないため、このプログラム によっては商用運転を抗行することはできないという新たな問題を有する

【0007】また、特開平9-325891号公報記載の技術では、プログラム の更新前にリセットが実行されると更新前のプログラム で装置が立ち上がるというものであり、更新中にリセットが実行された場合には対処できないという問題点がある。

【0008】本発明の目的は、データの更新中に障害が発生しても、データの読み出しが可能なメモリの読み出し制御方法を提供することにある。

【〇〇〇9】より具体的な本発明の目的は、商用運転中 の移動体通信基地局に、上位局からプログラム をダウン ロードしてプログラム を変更している間に時害が発生しても、商用運転を抜行できるようなメモリの読み出し制御方法、ひいてはプログラム 特納方法を提供することにある。

[0010]

(課題を解決するための手段) 本発明のメモリの読み出し制御方法は、更新的データを記憶する第1メモリと更新後データを記憶する第1メモリとの記憶する第2メモリとで二重化されたメモリの読み出し制御方法であって、前記メモリのそれでに更新が有効に行われたか否かを示すす効・無効判定ビット領域を設けておき、更新時には当該メモリの前記有効・無効判定ビット領域を無効にした後に書き込み後に有効に変更し、また前記二重化メモリの読み出し時には前記第2メモリの有効・無効判定ビット領域が有効の場合には前記記第1メモリの更新後データ、無定とリーの制度を表し、かつ前記第1メモリの更新がデータを読み出し出力とすることを特徴とする。

【0011】本発明のプログラムの読み出し制御方法は、上位局から終動体遺信基地局へダウンロードしたプログラムの読み出し制御方法では、新記修動体遺信基地局へダウンロードしたプログラムの競新プログラムを記憶し有効・無効制定ビット領域を有する第2メモリとの二重化メモリを備えており、前記ダウンロードによってプログラムを更新するときは、前記第2メモリの有効・無効制定ビット領域を無効にした後に前記第2メモリにプログラムを転送して有効とし、リセットと初期処理を実行後に前記第2メモリの有効・無効制定ビットを読み出し、すなら第2メモリの有効・無効判定ビットを読み出し、有効なら第2メモリの有効・無効判定ビットを読み出し、有効なら第2メモリのブログラムを読み出し、また無効なら第1メモリのブログラムを読み出すことを持数とする。

【0012】本発明の好ましい実施の形態としてのメモリの読み出し制御方法は、前記第1メモリは更新されることがなく、有効・無効判定ビット領域が常に有効であることを特徴とする。

【0013】本発明の好ましい実施の形態としてのメモリの読み出し制御方法は、前記第1メモリは、前記第2メモリの1世代前の更新前データを記憶するように構成したことを特徴とする。

[0014]

【発明の実施の形態】次に、本発明の実施の形態について説明する。

【0015】本発明のメモリの読み出し制御方法は、更新前データを記憶する第1メモリと更新後データを記憶する第2メモリとで二重化されたメモリの読み出し制御方法であって、前記メモリのそれぞれに更新が有効に打ちたか否かを示す有効・無効判定ビット領域を設けておき、更新時には当該メモリの前記有効・無効判定ビッと

ト領域を無効にした後に書き込み後に有効に変更し、また前記二重化メモリの読み出し時には前記第2メモリの有効・無効判定ビット領域が有効の場合には前記第2メモリの更新後データ、無効の場合であり、かつ前記第1メモリの有効・無効判定ビット領域が有効なら前記第1メモリの更新前データを読み出し出力とすることを特徴とする。

【0017】以下、本発明の実施例につき図面を参照して説明する。

【0018】図2は、本発明が適用される移動通信シス テム のブロック図であ り、移動通信システム の中で末端 に位置する基地局100と上位局200の接続を示す。 上位局200は、基地局100と伝送路8により接続さ れ、数十台の基地局100を配下に設置し制御すること ができる、移動通信システム の制御等の中枢であ り、公 衆網とのインタフェースを受け持っている。また、基地 局100は、移動通信端末との無線インタフェースを持 ち、上位局200よりプログラム を遠隔転送された時受 信することができ、このプログラム を使用した再起動、 および基地局100内部のメモリカード123への格納 をすることができる。このプログラム には、無線部11 0の制御、制御部120の制御、伝送路インタフェース 部130の制御、およびプログラム を変更する際の上位 局200からの転送を受信するためのプログラム 等のブ ログラム が含まれている。以下、プログラム というときは、特にことわらない限りプログラム 全体を意味する。 [0019] 図3は、基地局100内の構成を示すプロ ック図であ り、無線部110,制御部120、および伝 送路インタフェース部130で構成されている。伝送路 インタフェース部130は、上位局200から伝送路8 軽由で送信される信号を音声(データ),基地局100 を制御するための制御信号、およびプログラム に分割 し、音声(データ)は接続線 d 採由で無線部110に、 基地局100を制御するための制御信号、およびプログ うム は接続線 b 経由で制御部120に送出し、無線部1

10から接続線は経由で入力される音声(データ)と制 御部120から接続線は経由で入力される制御信号を多 重化し上位局200へ伝送路は経由で送出する。

【0021】制御部120は、上位局200からの制御信号を伝送路インタフェース部130程由で受信し、基地局100内の制御等を行っている。基地局100内の制御には、無線部110を制御する無線制御、上位局20とのインタフェースを持つ伝送路インタフェース部130の制御、および基地局100全体を制御している制御部120自身の制御がある。

【0022】また、基地局100は上位局200からの 遠隔操作で、基地局100が動作中に、プログラムを更 新することができ、上位局200が送信してくる基地局 100が動作するためのプログラムを受信し、制御部1 20内に記憶し、そのプログラムで動作することができ ろ

【0023】図4は、基地局100内の制御部120を詳細に示すブロック図であ り、CPU121,起動用ROM122,メモリカード123,ワーク用RAM124,プログラム エリア125,ダウンロード格納エリア126,および前記ブロックを接続するアドレスデータバスeを備えている。

【0024】 CPU121は、制御部120のみならず 基地局100を制御するメインコントロール機能を有している。電源投入時およびリセット解除時には、起動用 ROM122内に書き込まれているブログラム により、 切期処理を実付しその後メモリカード123内に書き込まれているブログラム をプログラム エリア125に転送し参地局100をコントロールする。

【0025】起動用ROM122は、CPU121の初期処理を実行するためのプログラム、メモリカード123に格納されたプログラムをプログラム 領域125に駐送するためのプログラム が格納されている。また、メーリカード123に格納されたプログラムをプログラムをプログラムをプログラムをプログラムをプログラムをプログラムをプログラムをプログラムをプログラムをプログラムをプログラムをプログラムをプログラムをプログラムをプログラムをプログラムをプログラムをプログラムを開始125に転送する。メモリカード123内の第2メモリ部の有効/無効判定ビット領域を確認の、無効であればメモリカード123内の第1メモリカード123内の第1メモリカード123内の第1メモリカード123内の第1メモリカード123内の第1メモリカード123内の第1メモリカード123内の第1メモリカード13内の第1メモリ部のプログラムをプログラム領域1

25に転送する。

【0026】メモリカード123は、CPU121によりプログラム が格納され、図5に示すように内部を2つのプロック(ROM部、RAM部)に分離され各々に移めされたプログラム が有効か無効かを示すデータが格納されたブログラム が有効が無効が設けられている。上位局200からの遠隔操 作により、上位局200から転送されたプログラム は、第2メモリ部に格納される。第1メモリ部は遠隔操 作により書き変わることはない。また、第1メモリ部と第2メモリ部には不揮発性のメモリを使用している。

【0027】ワーク用RAM124は、CPU121が動作するときに使用するワークエリアである。また、プログラム エリア125は、CPU121によりメモリカード123内に格納されたプログラム を実行する際、CPU121は起動用ROM122内のプログラム を転送し、プログラム を実行するためのエリアである。さらに、ダウンロード格納エリア126は、基地局10口が運用中に上位局200からプログラムを強緩で送信してきたときに、そのプログラムを受信するエリアである。

【0028】次に、以上のような構成の下、本発明のフログラム 読み出し制御方法について説明する。

は9つな 就からいがのかにしかいまかります。 (0029) 本参助通信システム は、図2に示したよう に、伝送路 a により上位局200と基地局100とが接 焼され、基地局100は上位局200からの遠隔操作に より、プログラム を変更することが可能である。また、 図3に示したように、基地局100は上位局200から に送路 a 経由で音声や制御信号を受信し、または上位局 200に送信し、またプログラムを受信している。受信 された音声,制御信号、およびプログラム は多重化されているのでは伝送路インタフェース部130で分離して いるのでは伝送路インタフェース部130で分離して いる。音声は接続線は経由で無線部110へ、制御信号 とプログラム は接続線は経由で制御部120へ送信される。

【0030】伝送路インタフェース部130により分離 された上位局200からの信号のうちプログラム は、伝 送路インタフェース部130より接続線 b 経由で制御部 120内のダウンロード格納エリア126に格納され ス

【0031】ダウンロード格納エリア126に格納された、変更後のプログラムは、変更前のプログラムで動作しているCPU121によりダウンロード格納エリア126からメモリカード128内の第2メモリ部の転送される。この際、まず第2メモリ部の有効/無効判定ビット領域を無効と書き換えてから転送を行う。転送終了後に、第2メモリ部の有効/無効判定ビット領域を有効と書き換える。第2メモリ部への転送が終了すると、CPU121にリセットではある。リセット解除後にCPU121は、起動用ROM122内のプログラムによ

り初期処理を実行し、変更後プログラム の格納されている第2メモリ部の有効/無効判定ビット領域を読み込み、有効であることを確認し、変更後プログラム をプログム 領域125に転送された、変更後プログラム を使用し、基地局100の選用を開始する。

【0032】以上、正常動作の場合について説明したが、次に、ダウンロード格納エリア125に格納された変更されたプログラムを、第2メモリに転送中に、何らかの雰囲により電源が瞬断又はリセットを行わないと復旧しない障害等が発生してしまった時の動作について説明する。

【0033】正常動作時と同様に、電源瞬断等の障害発 生時のリセットおよび強制的にリセットが実行された 時、リセット解除後にCPU121は、起動用ROM1 2.2内のプログラム により初期処理を実行し、変更され たプログラム の格納されているであ ろうメモリカード1 23内の第2メモリ部の有効/無効判定ビット領域を読み込む。しかし、ダウンロード格納エリア126から第 2メモリ部へ変更されたプログラム を書き込み中に障害 が発生しリセットが実行されているため、第2メモリ部 のプログラム は新旧どちらでもない不正なプログラム と なっており、またメモリカード123内の第2メモリの 有効/無効判定ピット領域は無効を示している。 そのた め、今度は第1メモリ部の有効/無効判定ビット領域を 読み込み、第1メモリ部の有効/無効判定ビット領域を 確認し、有効であ ればメモリカード 123内に格納され ているプログラム をプログラム 領域 125に転送する。 CPU121はプログラム 領域125に転送ざれた、変 更される前のプログラム を使用し、基地局100の運用 を開始する。第1メモリ部は、上位局200からの遠隔 によるプログラム を転送したとき書き換えられることは ない。

【0034】次に、以上の処理を図1のフローチャートを参照しながら説明する。

 実行され(S9)、競いて起動用ROM122に書き込まれたプログラムにより第2メモリ部の有効/無効判定ビット領域を誘む(S10)。第2メモリ部の有効/無効判定ビット領域が有効の場合は、第2メモリ部に書き込まれたプログラムをプログラム 領域125に転送し(S11)、CPU121は変更されたプログラムにより起動する(S12)。

【0036】ダウンロード格納エリア125に格納され た変更されたプログラム を第2メモリ部に転送中(S 6)に、何らかの要因により電源が瞬断またはリセット を行わないと復旧しない障害等が発生してしまった場 合、S10において、有効/無効判定ビット領域は無効 を示している。これは、ダウンロード格納エリア126 から第2メモリ部へ変更されたプログラム を転送中に、 リセットによる再起動が実行されたためである。 また、 この時の第2メモリ部のプログラム は、新旧とちらでも ない不正なプログラム となっている。第2メモリ部の有 効/無効判定ビット領域が無効を示しているため、起動 用ROM122に書き込まれたプログラム により、引き **読きメモリカード123内の第1メモリ部の有効/無効** 判定ビット領域を読み込む(S13)。上位局200か らのプログラム の更新時に書き換えられることのないメ モリカード123内の第1メモリ部有効/無効判定ビッ ト領域は、有効を示し、有効を示している変更される前 のプログラム が格納された第1メモリ部から、変更され る前のプログラム をプログラム 領域125に転送(S1 4) し、CPU121は変更される前のプログラム によ り起動する (S15).

【0037】なお、図1に示したような処理をプログラ ミングして、そのプログラム を基地局が読み込み可能 な、例えば磁気ディスクや半導体メモリ等の記録媒体に 記録し、基地局に読み込んで実行するようにすることも できる。このプログラム は、更新前プログラムを記憶する第1メモリと更新後プログラム を記憶する第2メモリ とで二重化されたメモリの読み出し制御プログラム であ って、受信したプログラム をダウンロード格納エリアに 転送する処理と、第2メモリの有効・無効判定ピット領 域を無効とする処理と、前記ダウンロード格納エリアか ら前記第2メモリヘブログラム を転送する処理と、該転 送後に前記第2メモリの有効・無効判定ビット領域を有 効とする処理と、リセットと初期処理を実行する処理 と、前記第2メモリの有効・無効判定ビット領域を読み 出して判定する処理と、判定の結果が有効なら前記第2 メモリのプログラム をプログラム エリアに転送して起動 する処理と、前記判定の結果が無効なら第1メモリの有 効・無効判定ビット領域を読み出して判定する処理と、 該判定の結果が有効なら前記第1メモリのプログラム を 前記プログラム エリアに転送して起動する処理とを含

モリ部は書き換えられることはないとしているが、本発明はこれに限定されることはなく、例えば1世代前の更新前プログラム を記憶するようにしてもよい。

【0039】また、第1メモリ部と第2メモリ部をフラッシュメモリとしてもよく、同一のメモリチップで実現してもよい。

【0040】さらに、以上の実施例は移動体通信基地局 ヘダウンロードされたプログラム の読み出し制御方法に ついてのものであ るが、より一般的なメモリの読み出し 制御方法にまで拡大することも容易にできる。

[0041]

[発明の効果] 本発明は、更新前データを記憶する第1 メモリと更新後データを記憶する第2メモリとでメモリ を二重化し、第2メモリを更新対象として、先ず無効化 してから更新し、更新後に有効化する構成としたため、 更新中に降害が発生しても第1メモリの更新前データを 使用できるという効果を有する。

【0042】より具体的には、基地局が動作するためのプログラム を格納するメモリを2つ設け、一方だけにプログラム を書き込み、また、書き込みを行う際、各メモリに設けられた、そのプログラム が有効であ るか無効があるかを判断するための領域を設けたため、基地局が動作するためのプログラム を上位局より遠隔で転送し、基地局内のメモリへ変更された基地局が動作するためのプログラム を転送中に、基地局にリセットを伴うような障害が発生しても、基地局は再起動することができ、また、再起動により、再度プログラム の遠隔転送を行うことができるという効果を有する。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の一実施例を示すフローチャートであ ~

【図2】本発明が適用される移動体通信システム のブロック図であ る。

【図3】図2に示した基地局の詳細を示すブロック図である。

【図4】図3に示した制御部の詳細を示すブロック図である。

(図5) 本発明における第1メモリと第2メモリの概念 を示す図である。

【図5】従来のプログラム の読み出し制御方法の一例を 示すフローチャートであ る。

【図7】従来例におけるメモリ部の概念を示す図である。

[符号の説明]

100 基地局

1 1 0 無線部

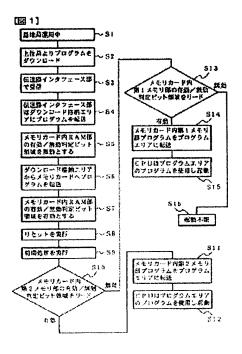
120 制御部

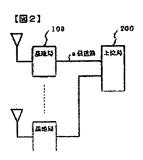
121 CPU

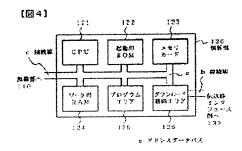
122 起動用ROM

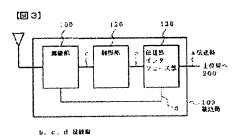
123 メモリカード

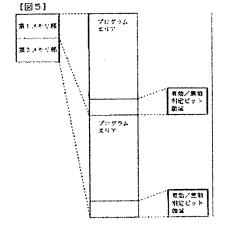
124 ワーク用RAM 125 プログラム エリア 126 ダウンロード格納エリア 130 伝送路インタフェース部 200 上位局



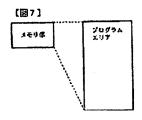












【手技補正書】

【提出日】平成11年6月21日

[手統補正 1]

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項 目名】特許請求の範囲

【補正方法】 変更

[插正内容]

【特許請求の範囲】

【請求項 1】更新前データを記憶する第1メモリと更新 後データを記憶する第2メモリとで二重化され、前記各 メモリのそれぞれに更新が有効に行われたが否かを示す 有効・無効判定ビット領域が設けられたメモリの読み出 し制御方法であって、

前記第2メモリのブログラム 更新に際し、前記第2メモ リの有効/無効判定ビット領域を無効と書き換えて更新 後に有効と書き換え、その後、リセットと初期処理を実 行し、前記第2メモリの有効/無効判定ピット領域が有 効の場合、前記第2メモリ部内の更新後プログラム を実 行し、一方、無効の場合、前記第1メモリの有効/無効 判定ビット領域を読み込み、有効なら前記第1メモリ内 の更新前プログラム を実行することを特徴とするメモリ の読み出し制御方法。

【諸求項 2】更新前プログラム を記憶し有効・無効判定 ビット領域を有する第1メモリと、更新後プログラム を 記憶し有効・無効判定ビット領域を有する第2メモリと の二重化メモリを備えた移動体通信基地局へ、上位局か

らダウンロードしたプログラム の読み出し制御方法であ

前記ダウンロードによってプログラム を更新するとき は、前記第2メモリの有効・無効判定ピット領域を無効 にした後に前記第2メモリにプログラム を転送して有効 とし、リセットと初期処理を実行後に、前記第2メモリ の有効・無効判定ビット領域が有効なら前記第2メモリ のプログラム を読み出し、無効で前記第1メモリの有効 ・無効判定ビット領域が有効なら、前記第1メモリのブ ログラム を読み出すことを特徴とするプログラム の読み 出し制御方法。

【請求項 3】前記第1メモリは更新されることがなく、 有効・無効判定ピット領域が常に有効であ ることを特徴 とする詩求項 1記載のメモリの読み出し制御方法または 請求項 2記載のプログラム の読み出し制御方法。 【請求項 4】前記第1メモリは、前記第2メモリの1世 代前の更新前データを記憶するように構成したことを特 徴とする請求項 1記載のメモリの読み出し制御方法また は請求項 2記載のプログラム の読み出し制御方法。 【請求項 5】前記第1メモリと前記第2メモリとは同一 メモリチップで実現したことを特徴とする請求項 1~請 **栽項 4のいずれかに記載のメモリの読み出し制御方法ま** たはプログラム の読み出し制御方法。

【請求項 6】前記プログラム は、ダウンロードプログラム を含むことを特徴とする請求項 2~請求項 5のいずれ

かに記載のプログラムの読み出し制御方法。

【詩求項 7】前記プログラム は、公衆網とのインタフェースを持ち参勢通信システム の中枢であ る上位局から転送され、参勢通信端末との無線インタフェースを持つ基地局において実行されることを特徴とする詩求項 5または諸求項 6記載のプログラム の読み出し制御方法。

【詠求項 8】更新前プログラム を記憶する第1メモリと 更新後プログラム を記憶する第2メモリとで二重化されたメモリの読み出し制御プログラム が記録された、コンピュータにより読込可能な記録媒体であって、 受信したプログラム をダウンロード特納エリアに転送す

る処理と、 第2メモリの有効・無効判定ビット領域を無効とする処

理と、 前記ダウンロード格納エリアから前記第2メモリヘブロ

グラム を転送する処理と、 該転送後に前記第2メモリの有効・無効判定ビット領域

を有効とする処理と、 リセットと初期処理を実行する処理と、

前記第2メモリの有効・無効判定ビット領域を読み出して判定する処理と。

判定の結果が有効なら前記第2メモリのプログラム をブログラム エリアに転送して起動する処理と、

前記判定の結果が無効なら第1メモリの有効・無効判定 ピット領域を読み出して判定する処理と、

該判定の結果が有効なら前記第1メモリのプログラム を 前記プログラム エリアに転送して起動する処理とを移動 通信基地局に行わせる、読み出し制御プログラム が記録 されたコンピュータにより読み込み可能な記録媒体。

【手統補正2】 【補正対象書類名】明細書 【補正対象項 目名】〇〇1〇 【補正方法】変更

【補正内容】

[0010]

ことを特徴とする。 【手統補正3】 【補正対象告類名】明細告 【補正対象項 目名】0011 【補正方法】変更 【補正方容】

【0011】本発明のフログラム の読み出し制御方法は、更新前プログラム を記憶し有効・無効判定ビット領域を有する第1メモリと、更新後プログラム を記憶し有効・無効判定ビット領域を有する第2メモリとの二重化メールを備えた移動体通信基地局へ、上位局からダウンロードしたプログラム の読み出し制御方法であって、前記第2メモリの有効・無効判定ビット領域を無効とした後に前記第2メモリにプログラム を転送して有効とし、リセットと初期処理を実行後に、前記第2メモリの有効・無効判定ビット領域が有効はら前記第2メモリのプログラムを読み出すことを特徴とする。

[手統補正4] [補正対象書類名] 明細書 [補正対象項 目名] 0037 [補正方法] 変更 [補正内容]

【0037】なお、図1に示したような処理をプログラ ミングして、そのプログラム を基地局のコンピュータが 読み込み可能な、例えば磁気ディスクや半導体メモリ等 の記録媒体に記録し、基地局に読み込んで実行するよう にすることもできる。このプログラム は、更新前プログラム を記憶する第1 メモリと更新後プログラム を記憶す る第2メモリとで二重化されたメモリの読み出し制御ブ コンピュータにより読込可能な ログラム が記録された、 記録媒体であって、受信したプログラム をダウンロード 格納エリアに転送する処理と、第2メモリの有効・無効 判定ビット領域を無効とする処理と、前記ダウンロード 格納エリアから前記第2メモリヘブログラム を転送する 処理と、該転送後に前記第2メモリの有効・無効判定ビ ット領域を有効とする処理と、リセットと初期処理を実 行する処理と、前記第2メモリの有効・無効判定ビット 領域を読み出して判定する処理と、判定の結果が有効な ら前記第2メモリのブログラム をプログラム エリアに転 送して起動する処理と、前記判定の結果が無効なら第1 メモリの有効・無効判定 ピット領域を読み出して判定す る処理と、該判定の結果が有効なら前記第1メモリのブ ログラム を前記プログラム エリアに転送して起動する処 理とを含む。